

## micro sec 6

### loop

DJNZ Reg, label

له بعد (decrement) لا reg و check  
تتويجاً ، طول ما هو مش جوف بعد (Jump) لا (label)

ex Reg = value

بعد (decrement) لا (reg)

طول ما هو ليس جوف بعد

(loop)

DJNZ Reg, loop

ح أكبر قيمة لا (reg) هيا FF (255)

له لو عندي (loop) محتاج قيمة أكبر من (255) فعل

أكثر من . (loop) جوه بعين (nested loops)

ح لو عندي فعلاً 700 . فعل (2 loop)

واحد ما والثانية 70 ، والناتج بيكون حاصل ضربهم .

## Jump

↳ Conditional Jump

لأنه بعد (operation) ثم يعمل (check flag) بعد ذلك  
أساسه يعرف أخذ أي (action) في البرنامج.

ex: JZ Label

→ بعد (check) على (zero flag) وإذا  
Jump إلى Label.

if equal to zero Jump to Label

else if not equal to zero ---

في الحقيقة (\*) بعد (unconditional)  
Jump

→ (Label 2)

≡≡≡  
JZ Label

≡≡≡  
\*

Label 1 ≡≡≡

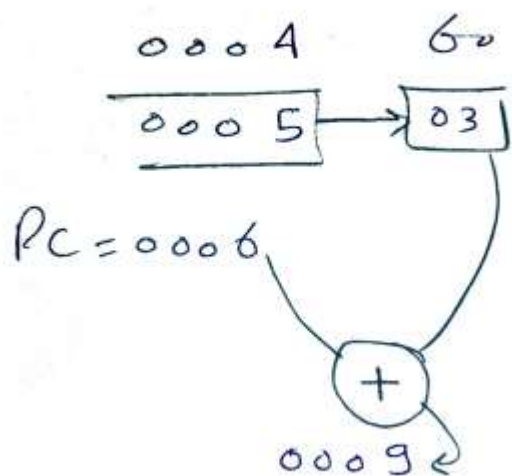
Label 2

STMP Label →

تدريسي (Jump) فوهة ارتعت بعد آخره (128 bit)

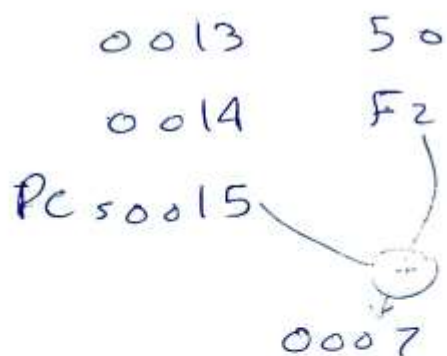
LJMP Label (long Jump)

بعد (Jump) لدى مكانه في البرنامج.  
لأنه (3 byte) واحدة للـ (opcode) واتشبه للـ (address)



look at Page 102

at JZ Next



## Call

يكتب شوية اكواد في النها عايز انزل (subroutine)

فعله Call

لا يتعمل (Jump) بتكد الكود بتاعه

لكنه مش بترجع للبداية .

انما في ال (Call) بتستخدم

نتر (return) نترجع فيه  
 للبداية .

Call sub 1

sub 1:

RET

return

من ثم ~~التي~~ العمليات لأمر (Call) لأنه بعد  
Push لا (PC) وبعد تغير لا (PC)  
ل (sub 1) عتاه يتأثر له .

PUSH PC

change PC to sub 1

sub 1:

RET  $\Rightarrow$  POP PC

من قبل الجزء يتبع (sub 1) صفح (HLT) معناها  
نهاية البرنامج .

Long Call (LCall)

بعد (Call) في أي مساحة في البرنامج

Absolute Call (ACall)

بعد (Call) في حدد (2K-byte) فقط .

من مثال في صفحة 117 .



← هو في ال (main) وال (Subroutine) بتعمل  
نفس ال (registers) ال (Call) مشدوره انه يحس  
ال (register) لانه بيتعامل مع ال (Push)  
وال (return) فقط.

← في الحالة دي قبل بداية ال (Subroutine) عمل  
(Push) للقيم بتاعة ال (register) اللي هتستخدمها  
وفي الآخر عمل (Pop) ليهم بس بالعكس.

← لو عملت (Push) في الآخر مفيش (Pop) مش  
هيطلع قيم ال (PC) العنصرية.

← لازم كل (Push) في البداية يقابلها نفس ال (Pop)

---

ال (inst.) يتم تفرقة بال (Crystal oscillator)

و (Machine cycle)

← (cycle) يتم تنقيده ال inst. فيها.

له ال (Microcontroller) بداخله مجبوة منه ال (Operations)

كل (Operation) بتحتاج كام (Cycle)

→ # of clocks.

← ال (machine cycle) و (atmel) عبارة عن  
(12 clocks).

→ look at Page 122.

لم يستخدم المصنع د. في (بي) (delay)  
لم المثال في صفحة 123.

### LCD

← مثال لإشارة تستخدم (HW) جهاز (MC).  
بارة byte

← تبعتها (data) تظهر على د (Commands) يعرف  
بي (data).

14-Pin

← 14 Pin

→ 8 - data  
→ 3 : Vcc supply  
V<sub>BB</sub> Contrast  
V<sub>OP</sub> ground  
→ 3 : E → enable.

R/w

R<sub>s</sub> → 0 Command  
→ 1 data  
6

ار (LCD) تفاعل لازم

عنه تعامل مع ار (LCD)

له تبعه (data) و (Commands) تشغيله ار (data) تبعه (Commands) و بيني وبينه (Protocol) تبعه ار (Commands) دي.

$R/\bar{W}$   $\begin{cases} 0 & \text{write} \\ 1 & \text{read} \end{cases}$

لو بتحتاجه ار (MCU) لا (LCD) و بتقول  
لقراءة المدفوع ده بيحصل بار E (enable).

له الصلة الى اننا بتبعه عنه بتعرفه بتتزنه في (Memory)

LCD Memory

→ DDRAM

كل (Character) بتتخونه لازم يكونه له مقابل في ال (memory)

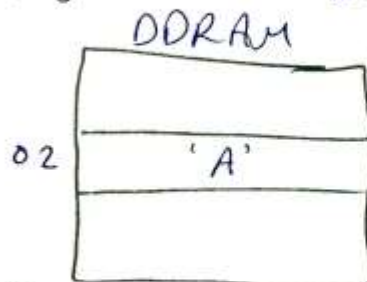
~~يعني لو هتخونه محتاجه في الذاكرة~~

ex Show 'A'  
row 1 Col 3

المكتوب هو الكود بتاع حرف A.

بس هو لازم يعرف ~~في~~ حرف A بتزيم

الزاي دى و نظيره (CGRAM)

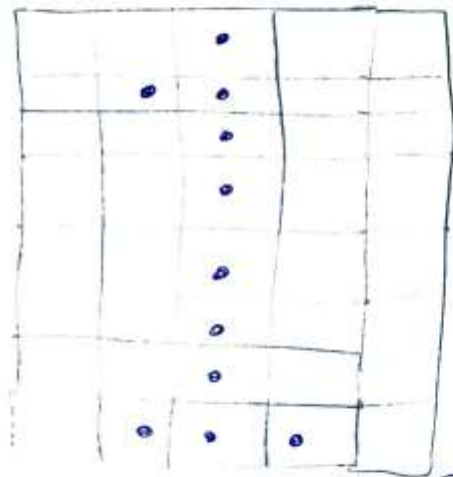




→ CGRAM

له تقری کل (ASCII) بیترسم (زای) بیگو متغیر  
فیع شکل مرسة التروف .

شکل حرف "1"



8 \* 5

CGRAM

له حقوله اعرفل قیة بس ~~مستطی~~ أنا الی حل ال (Array)  
بنفس .

له لوکانر اعل (create) حرف جدید مش موجود → (special character).

task ال

له (calculator) بتعمل الأربع 4 حلای

جمع و طرح و ضرب و قسمة . حل ال (LCD)